## Japan Patent Office,

Unexamined Patent Application Publication No. 2000-99476

**PUBLICATION DATE:** April 7, 2000

[0010] In the present invention, when a client program acquiring request is sent from a client computer, a server computer automatically sends to a Firewall computer a skeleton object program of a server program and a stab object program of a client program of a client program as a relay program, so that the client server automatically establishes a relay program on the Firewall computer.

[0019] A browser program 12A on a client computer 1 sends a client program acquiring request to a program acquiring relay program 32A on a Firewall computer 3 (201).

[0020] In accordance with an instruction from browser program 12A, program acquiring relay program 32A relays a client program acquiring request to a program transmission server program 22A on a server computer 2 storing the destination client program (202).

[0021] Program transmission server program 22A refers to a program configuration management file 22G to determine a client object program 22D, a stub object program 22E, a skeleton object program 22C, all of which is to be transmitted (203).

[0022] Along with client object program 22D, stub object program 22E, and skeleton object program 22C, program transmission server program 22A extracts an access control file 22F from an external memory device 22, and transmits them to a program acquiring relay program 32A on a Firewall computer 3 (204).

[0023] Program acquiring relay program 32A stores skeleton object program 22C, stub object program 22E, and access control file 22F transmitted from program transmission server program 22A in an external memory device 32 (205).

[0024] Program acquiring relay program 32A sends stub object program 22E and client object program 22D back to a browser program 12A of a client computer 1 (206).

[0025] Browser program 12 A activates client object program 22D and calls stub object program 22E' when client object program 22D' request a communication with

server object program 22B (207).

[0026] Stub object program 22E' calls skeleton object program 22C' on Firewall computer 3 by attaching user verification information (user name and password) to the skeleton object program (208).

[0027] Skeleton object program 22C' on Firewall computer 3 passes user verification information to communication relay between distributed objects control program 32B, so that the communication relay between distributed objects control program checks the contents of an access control file 22F (209). The skeleton object program acquires the checked result (210).

[0028] As a result of checking, when a user is not entitled to access server object program 22, the skeleton object program replies a message indicating that the access is not permitted to stub object program 22E' of client computer 1 (215).

[0029] When the user is entitled to access server object program 22, the skeleton object program calls stub object program 22E' in Firewall computer 3 (211).

## (19)日本国特許庁(JP)

# (12)公開特許公報 (A)

(11)特許出願公開番号

## 開2000-99476

(P2000-99476A)

(43)公開日 平成12年4月7日(2000.4.7)

(51) Int. Cl. 7

G06F 15/16

, !

· 1.

識別記号

620

FΙ

G06F 15/16

テーマコート・ (参考)

620 T 5B045

審査請求 未請求 請求項の数4 OL (全9頁)

(21)出願番号

特願平10-262614

(22)出願日

平成10年9月17日(1998.9.17)

(71)出願人 000233055

日立ソフトウエアエンジニアリング株式会

神奈川県横浜市中区尾上町6丁目81番地

(72)発明者 藤岡 秀樹

神奈川県横浜市中区尾上町6丁目81番地 日立ソフトウェアエンジニアリング株式会

社内

(74)代理人 100083552

弁理士 秋田 収喜

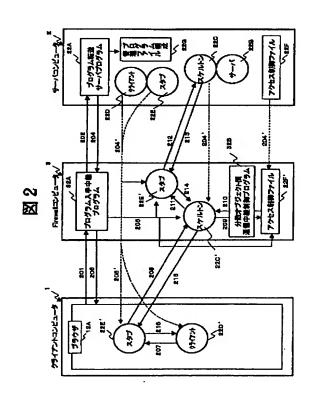
Fターム(参考) 5B045 BB31 GG01 HH02

#### (54) 【発明の名称】分散オブジェクト間通信中継システム

#### (57)【要約】

【課題】 Firewallコンピュータ上にサーバプログラム への中継用のプログラムが常時稼働していることによる メモリ、CPUの無駄な消費を防ぐこと、サーバプログ ラムに対しアクセスが許可されていないユーザからサー バプログラムへの通信を中継せず、無駄な通信を削減す ること。

【解決手段】 クライアントコンピュータからサーバコ ンピュータにクライアントプログラム入手要求があった 時点で、サーバコンピュータからサーバプログラムのス ケルトンオブジェクトプログラムとクライアントプログ ラムのスタブオブジェクトプログラムを中継プログラム として、Firewallコンピュータに自動的に送信してFire wallコンピュータ上に中継プログラムを自動的に構築す る。



## 【特許請求の範囲】

【請求項1】 ネットワーク上に分散して存在する複数 のクライアントコンピュータが使用するクライアントプログラムを、ネットワークおよび所定のセキュリティシステムを中継してサーバコンピュータから取得して実行するシステムにおいて、

1

前記セキュリティシステム上で稼働する分散オブジェク
- ト間通信を中継する中継プログラムを、クライアントコンピュータがサーバコンピュータからクライアントプログラムを入手する時に、サーバコンピュータから前記セ 10キュリティシステムのコンピュータに送信して自動的に構築することを特徴とする分散オブジェクト間通信中継システム。

【請求項2】 前記中継プログラムは、前記クライアントプログラムを構成するクライアントオブジェクトプログラムと分散オブジェクト間通信を行うためのスタブオブジェクトプログラムのうちのスタブオブジェクトと、前記サーバプログラムを構成するサーバオブジェクトプログラムと分散オブジェクト間通信を行うためのスケルトンオブジェクトのうちのスケルトンオブジェクトプロ 20グラムとから成ることを特徴とする請求項1記載の分散オブジェクト間通信中継システム。

【請求項3】 前記中継プログラムを構成するスタブオブジェクトプログラムとスケルトンオブジェクトプログラムに加え、サーバオブジェクトプログラムへのアクセス可否の情報が設定されたアクセス制御情報を前記セキュリティシステムのコンピュータに送信することを特徴とする請求項2記載の分散オブジェクト間通信中継システム。

【請求項4】 前記セキュリティシステムのコンピュー 30 タ上で稼動状態となったスケルトンオブジェクトプログラムは、クライアントプログラム内のスタブオブジェクトプログラムからの通信を受信した時に、クライアントコンピュータのアドレス、スタブオブジェクトプログラムの利用者職別子のうち少なくとも1つを認識し、サーバオブジェクトプログラムを使用可能かどうかを前記アクセス制御情報に基づいて判定し、使用不可の場合には、サーバプログラムのスケルトンオブジェクトプログラムに対して中継を行わないことを特徴とする請求項3記載の分散オブ 40 ジェクト間通信中継システム。

#### 【発明の詳細な説明】

#### [0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、インターネットやイントラネットなどの様々なネットワーク上に存在するクライアントコンピュータが、サーバコンピュータからクライアントプログラムを入手し、サーバコンピュータで稼働するサーバオブジェクトプログラムとの間で分散オブジェクト通信技術を使用して通信を行う際に、Firewallコンピュータなどによって物理的にネットワークが50

分離されている場合に、Firewallコンピュータ上で分散 オブジェクト間通信を中継する中継プログラムを、クラ イアントコンピュータがクライアントプログラムを入手 する時に自動的に構築(インストール)し、その中継プ ログラムがサーバオブジェクトプログラムへのアクセス 制御を行うことで、Firewallコンピュータとサーバコン ピュータ間の通信量を削減するために適用して有効な分 散オブジェクト間通信の中継技術に関するものである。

#### [0002]

【従来の技術】WWW(World Wide Web)サービスの発展によって、WWWブラウザを使用してサーバアプリケーションにアクセスして情報を入手するプログラムが実現され、遠隔地からFirewall(不正アクセスを防ぐための防火壁と呼ばれるセキュリティシステム)によって分離されたサーバコンピュータ上のプログラムに通信できる環境が整ってきている。

【OOO3】例えば、WWWブラウザ上で見ることがで きるHTML (Hyper Text MarkupLanguage) ファイル をWWWサーバから入手するための通信プロトコルであ るHTTP (Hyper Text Transfer Protocol) を中継す るためのものとして、電子総合技術研究所の佐藤豊氏が 開発した「delegate」がある。「delegate」は、HTT PだけでなくFTP(File Transfer Protocol)やNNT P (Network News Transfer Protocol), SMT P (Simp le Mail Transfer Protocol)などのインターネットで標 準的に使われるプロトコルの中継を行うプログラムであ る。これは、Firewallコンピュータ上で稼働し、クライ アントコンピュータからサーバコンピュータを指定した 通信を一旦受信し、指定されたサーバコンピュータに接 続してクライアントコンピュータからの要求をサーバア プリケーションに中継し、サーバアプリケーションから の結果を受信してクライアントプログラムに返却すると いうものである。

【0004】また、米国Borland社のORB製品であるVisibrokerはCORBA準拠製品であり、CORBAの通信プロトコルであるIIOPを中継するGatekeeperというプログラムを提供している。これによって、クライアントプログラムから分散オブジェクト間通信を利用してサーバコンピュータに接続しようとした場合に、一旦Gatekeeperプログラムが通信を受信して、通信対象であるサーバアプリケーションのスケルトンオブジェクトとの通信を可能としている。

【0005】以上で説明したプログラムは、Firewall上で稼働するプログラムであり、クライアントプログラムからサーバプログラムへの接続可否に関わらず常時稼働しており、どのクライアントコンピュータからどのサーバコンピュータにアクセスできるかを管理する機能は提供している。

#### [0006]

【発明が解決しようとする課題】しかしながら、上記従

2

来技術にあっては、Firewallコンピュータ上に中継用の プログラムが常時稼働状態で待機しているため、メモ リ、CPUが無駄に消費されているという問題がある。 【0007】また、クライアントプログラムとサーバプ ログラム間の分散オブジェクト間通信を中継する際に は、中継プログラムは接続して来たクライアントアプリ ケーションのスタブオブジェクトや、サーバアプリケー ションのスケルトンオブジェクトの内容を全く知らず。 に、ただ通信されるデータを中継するだけである。その ため、サーバプログラムを利用することが許可されてい 10 ないユーザがクライアントコンピュータからアクセスし てきても、一旦サーバプログラムへデータを中継して、 サーバプログラムがアクセスを拒否した結果をクライア ントコンピュータに通信しなければならない。したがっ て、サーバプログラムを利用することが許可されていな いユーザがサーバプログラムに対してアクセスした場合 には、無駄な通信と中継処理が行われることになってし まうという問題がある。

【0008】本発明の第1の目的は、Firewallコンピュータ上にサーバプログラムへの中継用のプログラムが常 20 時稼働していることによるメモリ、CPUの無駄な消費を防ぐことが可能な分散オブジェクト間中継システムを提供することである。

【0009】本発明の第2の目的は、サーバプログラムに対しアクセスが許可されていないユーザからサーバプログラムへの通信を中継せず、無駄な通信を削減することが可能な分散オブジェクト間中継システムを提供することである。

#### [0010]

【課題を解決するための手段】本発明は、上記目的を達 30 成するために、クライアントコンピュータからサーバコンピュータにクライアントプログラム入手要求があった時点で、サーバコンピュータからサーバプログラムのスケルトンオブジェクトプログラムとクライアントプログラムのスタブオブジェクトプログラムを中継プログラムとして、Firewallコンピュータに自動的に送信してFirewallコンピュータ上に中継プログラムを自動的に構築するようにしたものである。

【0011】また、スケルトンオブジェクトプログラム とスタブオブジェクトプログラムとから成る中継プログ 40 ラムを送信する際に、サーバオブジェクトプログラムへ のアクセス制御情報をFirewallコンピュータに自動的に 送信し、そのアクセス制御情報に基づいてFirewallコン ピュータ上でアクセス制御を行うようにしたものであ

## [0012]

【発明の実施の形態】以下、本発明の一実施形態を図面 を用いて説明する。

【0013】図1は、本発明の一実施の形態を示すシステム構成図である。

【0014】この実施形態のシステムは、大別すると、クライアントコンピュータ1と、サーバコンピュータ2と、Firewallコンピュータ3と、クライアントコンピュータ1とFirewallコンピュータ3間で送受信されるデータを通信するためのネットワーク4と、Firewallコンピュータ3とサーバコンピュータ2間で送受信されるデータを通信するためのネットワーク5とから構成されている。

【0015】クライアントコンピュータ1は、CPU11A、メモリ11Bからなる端末装置11、クライアントプログラムをサーバコンピュータ2から入手して実行するブラウザプログラム12Aが格納されている外部記憶装置12と、サーバプログラムの実行結果を表示するための表示装置13と、ブラウザプログラム12Aの起動の指示や、クライアントプログラム実行時にユーザ名称やパスワードの入力を行うための入力装置14と通信ポート15とから構成されている。

【0016】サーバコンピュータ2は、CPU21A、メモリ21Bからなる端末装置21と、クライアントコンピュータ1からのプログラム入手要求を受け付けるプログラム転送サーバプログラム22A、サーバオブジェクトプログラム22B、スケルトンオブジェクトプログラム22D、スタブオブジェクトプログラム22E、サーバオブジェクトに対するアクセス制御情報を記述したアクセス制御ファイル22F、スタブオブジェクトプログラムとスケルトンオブジェクトプログラム、アクセス制御ファイルの対応を記述したプログラム、アクセス制御ファイルの対応を記述したプログラム構成管理ファイル22Gをが格納されている外部記憶装置22と、通信ポート23とから構成されている。

【0017】Firewallコンピュータ3は、CPU31A、メモリ31Bからなる端末装置31と、クライアントコンピュータ1からのクライアントプログラム入手要求をサーバコンピュータ2のプログラム転送サーバプログラム22Aに中継するためのプログラム入手中継プログラム32Aと、サーバコンピュータ2からスタブオブジェクトプログラム22Eとスケルトンオブジェクトプログラム22Cを入手して実行する、分散オブジェクト間通信中継制御プログラム32Bを格納するための外部記憶装置32と、通信ポート33とから構成されている。

【0018】図2は、本実施形態のクライアントコンピュータ1、Firewallコンピュータ3、サーバコンピュータ2間でやり取りされる情報の流れと、各コンピュータ上で起動して実行されるプログラムの関連を示したものである。

【0019】まず、クライアントコンピュータ1上のブラウザプログラム12Aがクライアントプログラム入手 依頼をFirewallコンピュータ3上のプログラム入手中継 50 プログラム32Aに送信する(201)。

6

【0020】プログラム入手中継プログラム32Aは、 ブラウザプログラム12Aからの指示にしたがって、入 手したいクライアントプログラムを格納しているサーバ コンピュータ2上のプログラム転送サーバプログラム2 2Aにクライアントプログラムの入手依頼を中継する (202)。

【0021】プログラム転送サーバプログラム22A は、プログラム構成管理ファイル22Gを参照し、転送 すべきクライアントオブジェクトプログラム22D、ス タブオブジェクトプログラム22E、スケルトンオブジ 10 ェクトプログラム22Cを判断する(203)。

【0022】プログラム転送サーバプログラム22A は、外部記憶装置22からクライアントオブジェクトプログラム22D、スタブオブジェクトプログラム22 E、スケルトンオブジェクトプログラム22Cに加え、アクセス制御ファイル22Fを取り出し、Firewallコンピュータ3上のプログラム入手中継プログラム32Aに返送する(204、204、)。

【0023】プログラム入手中継プログラム32Aは、プログラム転送サーバプログラム22Aから送信されて 20 きたスケルトンオブジェクトプログラム22Cとスタブオブジェクトプログラム22E、アクセス制御ファイル22Fを外部記憶装置32中に格納し、分散オブジェクト間通信中継制御プログラム32Bが、オブジェクトを生成して接続を待っている(205)。

【0024】プログラム入手中継オブジェクト32A は、スタブオブジェクトプログラム22Eとクライアントオブジェクトプログラム22Dをクライアントコンピュータ1のブラウザプログラム12Aに返送する(206、206、)。

【0025】ブラウザプログラム12Aは、クライアントオブジェクトプログラム22D'を起動し、クライアントオブジェクトプログラム22D'がサーバオブジェクトプログラム22Bと通信を必要とした時にスタブオブジェクトプログラム22E'を呼び出す(207)。

【0026】スタブオブジェクトプログラム22E'は、ネットワーク4経由でFirewallコンピュータ3上のスケルトンオブジェクトプログラム22C'に対して、ユーザ認証情報(ユーザ名とパスワードなど)を追加して呼び出す(208)。

【0027】Firewallコンピュータ3上のスケルトンオブジェクトプログラム22C,は、分散オブジェクト間通信中継制御プログラム32Bにユーザ認証情報を渡し、アクセス制御ファイル22F,の内容をチェックしてもらい(209)、チェックした結果を入手する(210)。

【0029】アクセス可能であれば、Firewallコンピュ ータ3内のスタブオブジェクトプログラム22E'を呼

び出す(211)。

する(215)。

【0030】Firewallコンピュータ3内のスタブオブジェクトプログラム22E'は、ネットワーク5経由でサーバコンピュータ2上のスケルトンオブジェクトプログラム22Cを呼び出す(212)。

【0031】スケルトンオブジェクトプログラム22C は、サーバオブジェクトプログラム22Bを実行して、 結果をネットワーク5経由でFirewallコンピュータ3上 のスタブオブジェクトプログラム22E'に返却する (213)。

【0032】Firewallコンピュータ3上のスタブオブジェクトプログラム22E'は、スケルトンオブジェクトプログラム22C'に結果を返却し(214)、スケルトンオブジェクトプログラム22C'は、クライアントコンピュータ1上のスタブオブジェクトプログラム22E'に値を返却する(215)。

【0033】クライアントコンピュータ1上のスタブオブジェクトプログラム22E,がクライアントオブジェクトプログラム22D,に値を返却し(216)、分散オブジェクト通信中継を使用したサーバオブジェクトプログラム22Bへの呼出しが終了する。

【0034】図3は、本実施形態のFirewallコンピュータ3上で稼働するスケルトンオブジェクトプログラム22C'がクライアントオブジェクトプログラム22D'からの接続に対してアクセス制御を行うために、サーバコンピュータ2上に格納しておくアクセス制御ファイル3022Fの例を示したものである。

【0035】図示する例のアクセス制御ファイル22Fには、 [USERPASS] が書かれた次の行からは、ユーザ名称301と、そのユーザのパスワードが暗号化されたもの(302)が空白(スペースまたはタブ)で区切られて1行ごとに対になって記述されている。

【0036】また、[OBJACL] が書かれた次の行からは、サーバオブジェクトプログラム22Bの名前303と、サーバオブジェクトプログラム22Bにアクセス可能なクライアントコンピュータ1のアドレス304、サーバオブジェクトプログラム22Bにアクセス可

4、サーバオブシェクトプログラム22Bにアクセス可能なユーザ名称305が空白(スペースまたはタブ)で 区切られて1行ごとに組になって記述されている。

【0037】クライアントコンピュータ1のアドレスは、「Pアドレスを直に記したものや、'\*'によって IPアドレス群を記したもの、コンピュータの名称を直に記したものや、'\*'によってコンピュータ名称群を 記したものが、', 'によって区切られて記載される。

【0038】ユーザ名称は、','によって区切られて 記載される。また、'\*'の場合は全てのユーザがアク セス可能なことを示す。

【0039】図4は、サーバコンピュータ2上で稼働するプログラム転送サーバプログラム22Aが、クライアントコンピュータ1に転送するクライアントオブジェクトプログラム22Dとスタブオブジェクトプログラム22Eに対応して、Firewallコンピュータ3に転送するスケルトンオブジェクトプログラム22Cと、サーバオブジェクトプログラム22Bに対するアクセス制御情報を記述したアクセス制御ファイルの関連を記述するプログラム構成管理ファイル22Gの例を示したものである。

ラム構成管理ファイル22Gの例を示したものである。 【0040】図示する例のプログラム構成管理ファイル 10 22Gには、クライアントオブジェクトプログラム22 Dの名称401、スタブオブジェクトプログラム22E の名称402、それに対応するスケルトンオブジェクト プログラム22Cの名称403と、そのスケルトンオブ ジェクトプログラム22Cからアクセスされるサーバオ ブジェクトプログラムに関するアクセス制御情報が記載 されているアクセス制御ファイル22Fの名称404 が、空白(スペースまたはタブ)で区切られて1行ごと に組になって記載されている。

【0041】以下、フローチャートを用いて、本実施形 20態の動作を説明する。

【0042】図5は、本実施例のクライアントコンピュータ1上で稼動するブラウザプログラム12Aの動作を示すフローチャートである。

【0043】ブラウザプログラム12Aが起動すると、 入力装置14からクライアントオブジェクトプログラム 22Dの名称とクライアントオブジェクトプログラム2 2Dが格納されているサーバコンピュータ2の名称を受け付ける(ステップ501)。

【0044】次に、Firewallコンピュータ3のプログラ 30 ム入手中継プログラム32Aに接続し、ステップ501 で入手したサーバコンピュータ2の名称とクライアント オブジェクトプログラム22Dの名称を送信する(ステップ502)。

【0045】その結果として、プログラム入手中継プログラム32Aからクライアントオブジェクトプログラム22D'とスタブオブジェクトプログラム22E'を受信する(ステップ503)。

【0046】次に、受信したクライアントオブジェクトプログラム22D'を起動し(ステップ504)、スタ 40 ブオブジェクトプログラム22E'経由でFirewallコンピュータ3上のスケルトンオブジェクトプログラム22 C'にユーザ名称とパスワードを送信し、その結果としてサーバオブジェクトプログラム22Bにアクセス可能かどうかの認証結果を受信する(ステップ505)。

【0047】受信した結果がサーバオブジェクトプログラム22Bにアクセス可能かどうかを判断し(ステップ506)、アクセス不可能であった場合はクライアントオブジェクトプログラム22D'を終了し(ステップ507)、さらにブラウザプログラム12Aを終了する。

【0048】ステップ506の結果がアクセス可能であった場合は、スタブオブジェクトプログラム22E,経由でサーバオブジェクトプログラム22Bを呼び出し(ステップ508)、結果をスタブオブジェクトプログラム22E,から受け取って表示装置13の画面に表示する(ステップ509)。その後、クライアントオブジェクトプログラム終了の指示を受けるまで、ステップ508からの処理を繰り返す。

【0049】図6は、サーバコンピュータ3上で稼動するプログラム転送サーバプログラム22Aの動作を示すフローチャートである。

【0050】プログラム転送サーバプログラム22Aが起動すると、Firewallコンピュータ3上で稼働しているプログラム入手中継プログラム32Aからの接続を受け(ステップ601)、入手したいクライアントオブジェクトプログラム22Dの名称を受信する(ステップ602)。その後、図4に示したプログラム構成管理ファイル22Gからクライアントオブジェクトプログラム22Dと同時に転送すべきスタブオブジェクトプログラム22Dと同時に転送すべきスタブオブジェクトプログラム22C、アクセス制御ファイル22Fの名称を入手し(ステップ603)、プログラム入手中継プログラム32Aへ転送し(ステップ604)、ステップ601から繰り返す。

【0051】図7は、Firewallコンピュータ3上で稼動するプログラム入手中継プログラム32Aの動作を示すフローチャートである。

【0052】プログラム入手中継プログラム32Aが起動すると、クライアントコンピュータ1上で稼働しているブラウザプログラム12Aから接続を受け(ステップ701)、ブラウザプログラム12Aが入手したいクライアントオブジェクトプログラム22Dの名称を受信する(ステップ702)。次に、サーバコンピュータ3上で稼働しているプログラム転送サーバプログラム22Aに接続し、先ほど受信したクライアントオブジェクトプログラム22Dの名称を送信する(ステップ703)。その結果として、プログラム転送サーバプログラム22Aから、クライアントオブジェクトプログラム22D、スタブオブジェクトプログラム22E、スケルトンオブジェクトプログラム22C、アクセス制御ファイル22F、を受信する(ステップ704)。

【0053】受信したオブジェクトプログラムのうち、スタブオブジェクトプログラム22E'、スケルトンオブジェクトプログラム22C'、アクセス制御ファイル22F'は、外部記憶装置32中に格納し(ステップ705)、分散オブジェクト間通信中継制御プログラム32Bにスケルトンオブジェクトプログラム22C'とスタブオブジェクトプログラム22E'、アクセス制御ファイル22F'を入手したことを通知する(ステップ706)。その後、クライアントオブジェクトプログラム5022D'とスタブオブジェクトプログラム22E'をブ

ラウザプログラム12Aに転送し(ステップ707)、 ステップ701から繰り返す。

【0054】図8は、Firewallコンピュータ上で稼動す る分散オブジェクト間通信中継制御プログラム32Bの 動作を示すフローチャートである。

【0055】分散オブジェクト間通信中継制御プログラ ム32Bが起動すると、プログラム入手中継プログラム · 32Aまたはスタブオブジェクトプログラム22Eから の接続を待つ(ステップ801)。プログラム入手中継 プログラム32Aからの接続かどうかを判断し(ステッ 10 プ802)、そうであれば、スケルトンオブジェクトプ ログラム22C'とスタブオブジェクトプログラム22 E'、アクセス制御ファイル22F'の名称を受信し

(ステップ803)、外部記憶装置32に格納された対 応するプログラムを起動して(ステップ804)、ステ ップ801から繰り返す。スタブオブジェクトプログラ ム22E'からの接続の場合には、クライアントコンピ ュータ1のアドレス、ユーザ名称、パスワードを受信し (ステップ805)、アクセス制御ファイル22F'を 読み込んでサーバオブジェクトプログラム22Bへのア 20 クセスが可能かどうかを調べる(ステップ806)。

【0056】次に、調べた結果をYES/NOという値 でクライアントコンピュータ上のスケルトンオブジェク トプログラム22E'に送信し(ステップ807)、ス テップ801から繰り返す。

【0057】以上のように、本実施形態のシステムにあ っては、サーバコンピュータ2上に、サーバプログラム を構成するサーバオブジェクトプログラム22Bとスケ ルトンオブジェクトプログラム22C、クライアントプ ログラムを構成するクライアントオブジェクトプログラ 30 ム22Dとスタブオブジェクトプログラム22E、サー バオブジェクトへのアクセス可否を設定するアクセス制 御ファイル22Fを用意し、クライアントコンピュータ 1からサーバコンピュータ2に対してクライアントプロ グラム入手の要求がFirewallコンピュータ3を経由して 行われた時に、クライアントコンピュータ1にクライア ントオブジェクトプログラム22Dとスタブオブジェク トプログラム22Eを転送する際に、Firewallコンピュ ータ3上にスタブオブジェクトプログラム22Eと、ス ケルトンオブジェクトプログラム22Cをインストール 40 する。さらに、サーバプログラム2へのアクセス可否を 設定したアクセス制御ファイル22Fも同時に転送して おく。

【0058】そして、クライアントコンピュータ1がク ライアントオブジェクトプログラム22D'の実行を始 め、分散オブジェクト間通信を使用してクライアントオ ブジェクトプログラム22D'からサーバオブジェクト プログラム22Bのオブジェクトを呼び出す時に、クラ イアントコンピュータ1上のスタブオブジェクトプログ ラム22E'がFirewallコンピュータ3上のスケルトン 50 wallコンピュータ3内におけるユーザ認証によってアク

オブジェクトプログラム22C′を呼び出し、そのスケ ルトンオブジェクトプログラム22C'によって、呼出 し時に渡されたユーザ名とパスワードなどのユーザを指 定する情報や、マシンのアドレスなどの情報を使用し て、アクセス制御ファイル22F,の内容と比較するこ とでサーバオブジェクトプログラム22Bにアクセス可 能かどうかを判断し、アクセス可能な場合は、Firewall コンピュータ3上のスタブオブジェクトプログラム22 E'を使って、サーバコンピュータ2上のサーバオブジ ェクトプログラム22B中のスケルトンオブジェクト2 2 Cを呼び出して、サーバオブジェクトプログラム22 Bを実行する。サーバオブジェクトプログラム22Bの 実行結果は、Firewallコンピュータ3上のスタブオブジ ェクトプログラム22E'、スケルトンオブジェクトプ ログラム22C'、クライアントコンピュータ1上のス タブオブジェクトプログラム22E'を経由して、クラ イアントオブジェクトプログラム22D'に返される。 【0059】Firewallコンピュータ3のスタブオブジェ

クトプログラム22E'によって、サーバオブジェクト プログラム22Bに対してアクセスできないと判断され た場合には、この時点でアクセス拒否のメッセージをク ライアントコンピュータ1上のスタブオブジェクトプロ グラム22E'を経由してクライアントオブジェクトプ ログラム22D'に返却する。

【0060】このような構成にすることにより、Firewa 11コンピュータ3上に分散オブジェクト間通信を中継す るプログラム (スタブオブジェクトプログラム22E' とスケルトンオブジェクトプログラム22C')を事前 に設定して常時稼働させておく必要はなく、また、クラ イアントコンピュータ1がサーバオブジェクトプログラ ム22Bにアクセスできない場合に、Firewallコンピュ ータ3からサーバコンピュータ2への通信を発生させず に済み、不要な通信を削減し、トラフィックの増加を防 止することができる。

【0061】この場合、Firewallコンピュータ3上に は、プログラム入手中継プログラム32Aが常時稼動し ているのであるが、このプログラム入手中継プログラム 32Aはクライアントコンピュータ1からクライアント オブジェクトプログラム22Dの入手要求があった時 に、オブジェクトプログラムファイルの転送処理だけを 行うものであり、プログラム実行時の通信の中継処理を 行うものではないから、常駐によるCPU資源の消費は 分散オブジェクトの汎用的な中継プログラムに比べて極 めて小さく、CPU資源の無駄な消費を削減できるので ある。

【0062】また、サーバオブジェクトプログラム22 Bに対しアクセスが許可されていないユーザの場合、サ ーバコンピュータ間の通信が1回行われ、クライアント オブジェクトプログラムを入手できるが、その後のFire

【図4】本発明に係わるサーバコンピュータ上に格納されているプログラム構成管理ファイルの例を示す図である。

【図5】本発明に係るクライアントコンピュータ上で稼動するブラウザプログラムの動作を示すフローチャートである

【図6】本発明に係るサーバコンピュータ上で稼動する プログラム転送サーバプログラムの動作を示すフローチャートである。

【図7】本発明に係るFirewallコンピュータ上で稼動するプログラム入手中継プログラムの動作を示すフローチャートである。

【図8】本発明に係るFirewallコンピュータ上で稼動する分散オブジェクト間通信中継制御プログラムの動作を示すフローチャートである。

### 【符号の説明】

1…クライアントコンピュータ1、2…サーバコンピュータ、3…Firewallコンピュータ、4、5…ネットワーク、11…端末装置、11A…CPU、11B…メモリ、12…外部記憶装置、12A…ブラウザプログラム12A、13…表示装置、14…入力装置、15…通信ポート、21…端末装置、21A…CPU、21B…メモリ、22…外部記憶装置、22A…プログラム転送サーバプログラム、22B…サーバオブジェクトプログラム、22 C…スケルトンオブジェクトプログラム、22 E…スタブオブジェクトプログラム、22 F…アクセス制御ファイル、22 G…プログラム構成管理ファイル、23…通信ポート、31…端末装置、31A…CPU、31B…メモリ、32…外部記憶装置、32A…プログラム入手中継プログラム、33…通信ポート。

セスが許可されないため、クライアントコンピュータ1とサーバコンピュータ2との間の無駄な通信は無くなる。この場合、中継プログラムが既に構築されている状態で、アクセス権限のないユーザがアクセスを行おうとした場合には、Firewallコンピュータ3のアクセス制御によって直ちに拒否される。

【0063】なお、Firewallコンピュータ3内にインストールされた中継プログラムは、クライアントコンピュータ1上のクライアントオブジェクトプログラム22D,が処理を終了し、スタブオブジェクト22E,が、Firewallコンピュータ3上のスケルトンオブジェクトプログラム22C,との接続を切断した時点でメモリ中からアンインストールされる。

#### [0064]

【発明の効果】以上説明したように本発明によれば、Fi rewallコンピュータ上にサーバプログラムへの中継用のプログラムが常時稼働していることによるメモリ、CP Uの無駄な消費を防ぐことができる。

【0065】また、サーバプログラムに対しアクセスが 許可されていないユーザからサーバプログラムへの通信 20 を中継せず、無駄な通信を削減することができる。

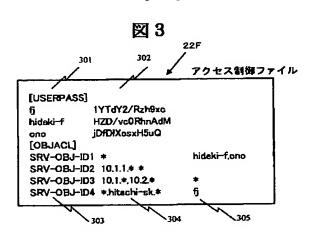
#### 【図面の簡単な説明】

【図1】本発明に係る分散オブジェクト間通信中継を使用した分散サービスシステムのブロック構成図である。

【図2】本発明に係るクライアントコンピュータ、Fire wallコンピュータ、サーバコンピュータ間でやり取りされる情報の流れと、各コンピュータ上で起動して実行されるプログラムの関係の例を示す図である。

【図3】本発明に係るFirewallコンピュータ上で稼働す 通信ポート、31…端末装置、31A…CPU、31B るスケルトンオブジェクトプログラムがクライアントプ 30 …メモリ、32…外部記憶装置、32A…プログラム入ログラムからの接続に対してアクセス制御を行うため 手中継プログラム、32B…分散オブジェクト間通信中に、サーバコンピュータ上に格納しておくアクセス制御 継制御プログラム、33…通信ポート。 情報の例を示す図である。

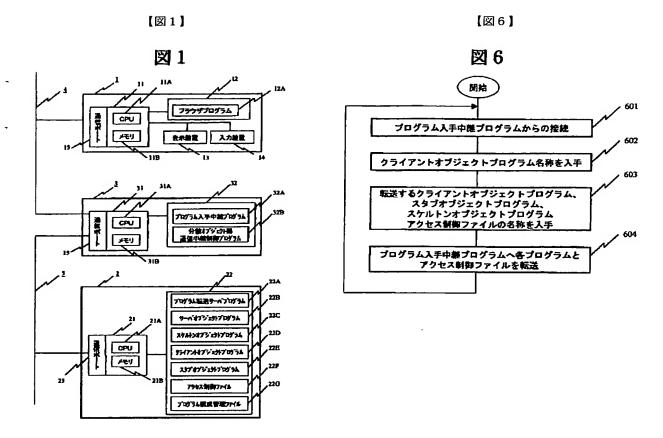
【図3】



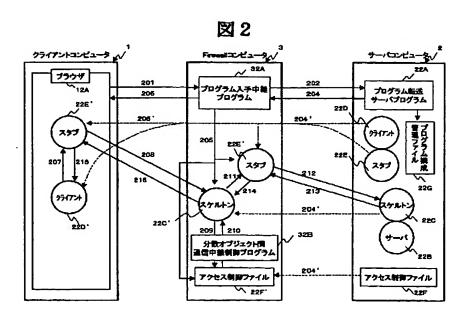
[図4]

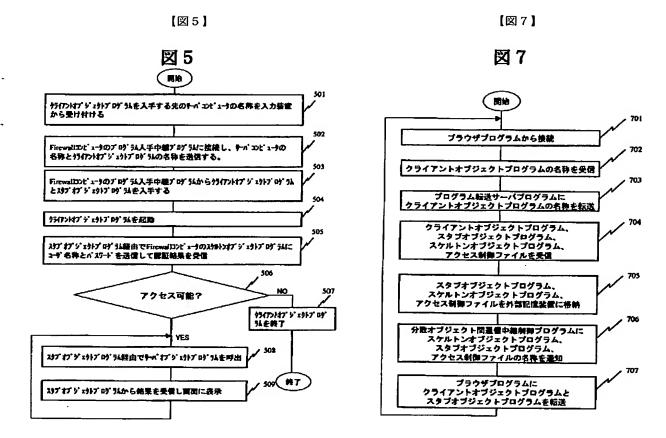
22G プログラム機成管理ファイル
401 402 403 404

CLT-OBJ-ID1 STB-OBJ-ID1 SKL-OBJ-ID1 ACLFile1.txt
CLT-OBJ-ID2 STB-OBJ-ID2 SKL-OBJ-ID2 ACLFile2.txt
CLT-OBJ-ID3 STB-OBJ-ID3 SKL-OBJ-ID3 ACLFile1.txt
CLT-OBJ-ID4 STB-OBJ-ID4 SKL-OBJ-ID4 ACLFile1.txt



【図2】





【図8】

図8

